BỘ CÔNG THƯƠNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHIỆP TP. HÒ CHÍ MINH KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN



BÁO CÁO CUỐI KỲ MÔN: CƠ SỞ DỮ LIỆU

ĐỀ TÀI: QUẢN LÝ THƯ VIỆN

Giảng viên hướng dẫn: Th.S Nguyễn Thị Hoài

Th.S Lê Hữu Hùng

Mã lớp học phần: DHTMDT19C - 420300391603

Nhóm thực hiện: Nhóm 11

 $TP.HCM, ng \grave{a}y~09~th \acute{a}ng~05~n \check{a}m~2025$

BỘ CÔNG THƯƠNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHIỆP TP. HỒ CHÍ MINH KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN



BÁO CÁO CUỐI KỲ MÔN: CƠ SỞ DỮ LIỆU

ĐỀ TÀI: QUẢN LÝ THƯ VIỆN

Giảng viên hướng dẫn: Th.S Nguyễn Thị Hoài

Th.S Lê Hữu Hùng

Mã lớp học phần: DHTMDT19C - 420300391603

| STT | HQ VÀ TÊN | MSSV |
|-----|------------------------|----------|
| 1 | Nguyễn Tuấn Duy | 23699051 |
| 2 | Nguyễn Việt Khánh | 20016691 |
| 3 | Nguyễn Trần Lan Phương | 23666431 |
| 4 | Phạm Ngọc Ánh Thi (NT) | 23686911 |
| 5 | Nguyễn Thị Phương Vân | 23678481 |

MŲC LŲC

| LỜI MỚ ĐÂU | 1 |
|---|----|
| LỜI CẨM ƠN | |
| PHẦN A: XÂY DỰNG LƯỢC ĐỔ ERD VÀ TẠO CSDL | |
| 1. Xây dựng mô hình ER và ERD | |
| 2. Chuyển sang lược đồ quan hệ | 5 |
| 3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Server – nhập liệu mỗ bảng ít nhất 5 record | |
| 4. Tự suy nghĩ ra mỗi thành viên 2 câu hỏi truy vấn (không trùng nhau) và giải đáp bằng lệnh SQL (Xem ví dụ minh họa các câu hỏi trong bài tập 1) | |
| PHẦN B: CHUẨN HÓA CÁ NHÂN | 18 |
| Câu 1. Cho lược đồ CSDL | 18 |
| Câu 2. Q(A,B,C,D,E,G) | 19 |
| Câu 3. Cho lược đồ quan hệ Q và tập phụ thuộc hàm F | 19 |
| Câu 4. Cho quan hệ r | 20 |
| Câu 5. Hãy tìm tất cả các khóa cho lược đồ quan hệ sau | 21 |
| Câu 6. Xét lược đồ quan hệ và tập phụ thuộc dữ liệu | 21 |
| Câu 7. Q(A,B,C,D,E,H) | 21 |
| Câu 8. Q(A,B,C,D) | 22 |
| Câu 9. Q(A,B,C,D,E,G) | 23 |
| Câu 10. Xác định phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm sau | 24 |
| Câu 11. Xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm sau | 25 |
| Bài tập tổng hợp | 27 |
| Câu 1. Cho biết dạng chuẩn của các lược đồ quan hệ sau | 27 |
| Câu 2. Kiểm tra dạng chuẩn Q(C,S,Z) $F=\{CS \rightarrow Z;Z \rightarrow C\}$ | 27 |
| Câu 3. Cho lược đồ CSDL | 28 |
| Câu 4. Cho lược đồ quan hệ $Q(A,B,C,D)$ và tập phụ thuộc hàm F | 29 |
| Câu 5. Giả sử ta có lược đồ quan hệ Q(C,D,E,G,H,K) và tập phụ thuộc hàm F như s $F = \{CK \rightarrow H; C \rightarrow D; E \rightarrow C; E \rightarrow G; CK \rightarrow E\}$ | |
| Câu 6. Cho lược đồ quan hệ Q(S,I,D,M) | 30 |
| Câu 7. Kiểm Tra Dạng Chuẩn | 31 |
| BẢNG PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ | |
| MINH CHÚNG LÀM VIỆC NHÓM | |
| TRUY VÂN CÁ NHÂN | 36 |

LỜI MỞ ĐẦU

Trong bối cảnh công nghệ thông tin phát triển mạnh mẽ, việc ứng dụng cơ sở dữ liệu vào quản lý thư viện trở nên ngày càng cần thiết nhằm tối ưu hóa hoạt động lưu trữ, tra cứu và khai thác thông tin. Đề tài "Quản lý thư viện" được triển khai với mục tiêu xây dựng một hệ thống dữ liệu chặt chẽ, hỗ trợ việc quản lý hiệu quả các loại tài liệu như sách, báo, tạp chí, đồng thời theo dõi thông tin về độc giả, tác giả và các lần xuất bản. Thông qua đề tài này, nhóm chúng em nghiên cứu áp dụng tổng hợp các kiến thức về mô hình dữ liệu quan hệ, chuẩn hóa và ngôn ngữ truy vấn SQL để thiết kế một hệ thống quản lý trực quan, hợp lý và dễ vận hành, góp phần hiện đại hóa công tác quản lý thư viện trong môi trường học thuật và thực tiễn.

LÒI CẨM ƠN

Trước tiên, nhóm chúng em xin gửi lời cảm ơn chân thành đến Trường Đại học Công Nghiệp TP. Hồ Chí Minh vì đã đưa môn học Cơ Sở Dữ Liệu vào chương trình đào tạo, một môn học thiết thực, góp phần quan trọng trong việc hình thành tư duy logic và năng lực xử lý dữ liệu cho sinh viên. Đặc biệt, nhóm chúng em xin bày tỏ lòng biết ơn sâu sắc đến thầy Lê Hữu Hùng và cô Nguyễn Thị Hoài – giảng viên bộ môn – người đã tận tình giảng dạy, truyền đạt kiến thức và luôn tạo điều kiện thuận lợi cho chúng em trong suốt quá trình học tập và thực hiện đề tài. Thông qua môn học Cơ Sở Dữ Liệu, chúng em không chỉ tiếp thu được những kiến thức nền tảng vững chắc về thiết kế hệ thống và quản lý dữ liệu, mà còn rèn luyện được kỹ năng làm việc nhóm và tư duy phân tích hệ thống. Đây chắc chắn sẽ là hành trang quý báu giúp chúng em tự tin hơn trong học tập và công việc sau này. Tuy đã cố gắng hoàn thành đề tài với tinh thần nghiêm túc và trách nhiệm, nhưng do hạn chế về kinh nghiệm thực tiễn, bài làm không tránh khỏi thiếu sót. Rất mong nhận được sự góp ý từ thầy và cô để nhóm chúng em có thể cải thiện và hoàn thành tốt hơn.

Chúng em xin chân thành cảm ơn!

PHẦN A: XÂY DỰNG LƯỢC ĐỔ ERD VÀ TẠO CSDL

Bài 11: QUẢN LÝ THƯ VIỆN

Hệ thống được sử dụng để quản lý việc mượn sách trong một thư viện. Các tài liệu cho độc giả mượn có các thuộc tính là mã tài liệu (khóa), tên tài liệu (tựa đề). Tài liệu gồm 2 loại: sách và báo tạp chí.

Mỗi tựa đề sách cần được biết do tác giả nào viết. Thông tin về tác giả gồm mã tác giả (khóa), tên tác giả, năm sinh. Một tác giả viết nhiều sách, một sách có thể đồng tác giả. Mỗi tựa đề sách có nhiều lần xuất bản (tái bản). Thông tin về một lần xuất bản gồm có: lần xuất bản, năm xuất bản, khổ giấy, số trang, nhà xuất bản, giá, có hoặc không kèm đĩa CD. Lần xuất bản được đánh số 1, 2, 3, ... cho mỗi tựa đề sách, do đó có sự trùng nhau giữa các tưa đề sách khác nhau.

Mỗi lần xuất bản một tựa đề sách, thư viện nhập vào nhiều cuốn sách. Mỗi cuốn sách này được quản lý riêng dựa vào số thứ tự được đánh số từ 1, 2, 3, ...trong số các cuốn sách cùng tựa đề và cùng một lần xuất bản. Khi cho độc giả mượn, thông tin ghi trong thẻ độc giả phải xác định chính xác cuốn nào. Thông tin về mỗi cuốn sách này còn có thêm tình trạng để lưu tình trạng hiện tại của sách (tốt, rách, mất trang,...).

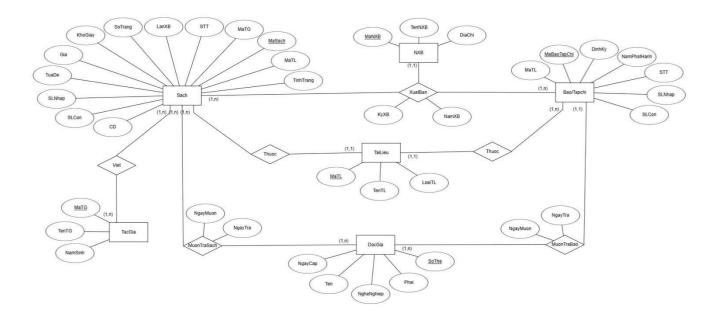
Khác với việc cho mượn sách, việc cho mượn báo tạp chí không cần chỉ chính xác tờ nào trong số các tờ cùng tựa đề và cùng một lần xuất bản. Tuy nhiên trong số này (cùng tựa đề và cùng một lần xuất bản), độc giả mỗi lần chỉ có thể mượn 1 tờ.

Mỗi tựa đề báo tạp chí cần các thông tin: năm bắt đầu phát hành, định kỳ (hàng ngày, hàng tuần hay hàng tháng), nhà xuất bản; đối với mỗi kỳ xuất bản cần biết số lượng tờ thư viện nhập về, số lượng tờ còn lại trong thư viện hiện tại (thuộc tính này được tính từ số tờ thư viện nhập về trừ đi số tờ đang có độc giả mượn).

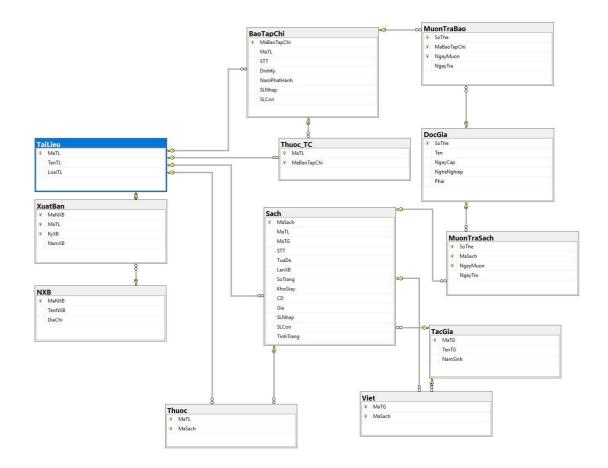
Thông tin về độc giả gồm số thẻ độc giả (khóa), ngày cấp thẻ, tên, nghề nghiệp, phái. Mỗi lần độc giả có thể mượn nhiều sách cũng như báo_tạp chí, thông tin cần lưu là ngày mượn và ngày trả cho từng tài liệu mượn.

1. Xây dựng mô hình ER và ERD

Mô hình ER



Mô hình ERD



2. Chuyển sang lược đồ quan hệ.

DocGia (SoThe, Ten, NgayCap, NgheNghiep, Phai)

TaiLieu (MaTL, TenTL, LoaiTL)

TacGia (MaTG, TenTG, NamSinh)

Sach (MaSach, MaTL, MaTG, STT, TuaDe, LanXB, SoTrang, KhoGiay, CD, Gia, SLNhap, SLCon, TinhTrang)

FK: MaTL → TaiLieu, MaTG → TacGia

BaoTapChi (MaBaoTapChi, MaTL, STT, DinhKy, NamPhatHanh, SLNhap, SLCon)

FK: MaTL → TaiLieu

NXB (MaNXB, TenNXB, DiaChi)

Viet (MaTG, MaSach)

FK: MaTG → TacGia, MaSach → Sach

XuatBan (MaNXB, MaTL, KyXB, NamXB)

FK: MaNXB → NXB, MaTL → TaiLieu

MuonTraSach (SoThe, MaSach, NgayMuon, NgayTra)

FK: SoThe → DocGia, MaSach → Sach

MuonTraBao (SoThe, MaBaoTapChi, NgayMuon, NgayTra)

FK: SoThe → DocGia, MaBaoTapChi → BaoTapChi

Thuoc (MaTL, MaSach)

FK: MaTL → TaiLieu, MaSach → Sach

Thuoc_TC (MaTL, MaBaoTapChi)

FK: MaTL → TaiLieu, MaBaoTapChi → BaoTapChi

3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Server – nhập liệu mỗi bảng ít nhất 5 record.

```
-- Create Database
CREATE DATABASE QuanLyThuVien4;
USE QuanLyThuVien4;
-- 1. Độc giả
CREATE TABLE DocGia (
  SoThe VARCHAR(20) PRIMARY KEY,
  Ten NVARCHAR(100),
  NgayCap DATE,
  NgheNghiep VARCHAR(100),
  Phai VARCHAR(10)
);
-- 2. Tài liêu (Cha của sách và báo)
CREATE TABLE TaiLieu (
  MaTL VARCHAR(20) PRIMARY KEY,
  TenTL NVARCHAR(200),
  LoaiTL VARCHAR(50) -- 'Sach' hoặc 'BaoTapChi'
);
-- 3. Tác giả
CREATE TABLE TacGia (
  MaTG VARCHAR(20) PRIMARY KEY,
  TenTG NVARCHAR(100),
  NamSinh INT
);
-- 4. Nhà xuất bản
CREATE TABLE NXB (
  MaNXB VARCHAR(20) PRIMARY KEY,
  TenNXB NVARCHAR(100),
  DiaChi NVARCHAR(200)
);
-- 5. Sách
CREATE TABLE Sach (
  MaSach VARCHAR(20) PRIMARY KEY,
  MaTL VARCHAR(20),
  MaTG VARCHAR(20),
  STT INT,
  TuaDe NVARCHAR(200),
  LanXB INT,
  SoTrang INT,
  KhoGiay VARCHAR(50),
  CD BIT.
  Gia DECIMAL(10,2),
```

```
SLNhap INT,
  SLCon INT,
  TinhTrang NVARCHAR(20),
  FOREIGN KEY (MaTL) REFERENCES TaiLieu(MaTL),
  FOREIGN KEY (MaTG) REFERENCES TacGia(MaTG)
);
-- 6. Báo / Tạp chí
CREATE TABLE BaoTapChi (
  MaBaoTapChi VARCHAR(20) PRIMARY KEY,
  MaTL VARCHAR(20),
  STT INT,
  DinhKy VARCHAR(20), -- hàng ngày, hàng tuần, hàng tháng
  NamPhatHanh INT,
  SLNhap INT,
  SLCon INT,
  FOREIGN KEY (MaTL) REFERENCES TaiLieu(MaTL)
);
-- 7. Quan hệ nhiều nhiều giữa Tác giả và Sách
CREATE TABLE Viet (
  MaTG VARCHAR(20),
  MaSach VARCHAR(20),
  PRIMARY KEY (MaTG, MaSach),
  FOREIGN KEY (MaTG) REFERENCES TacGia(MaTG),
  FOREIGN KEY (MaSach) REFERENCES Sach(MaSach)
);
-- 8. Thông tin xuất bản
CREATE TABLE XuatBan (
  MaNXB VARCHAR(20),
  MaTL VARCHAR(20),
  KyXB INT,
  NamXB INT,
  PRIMARY KEY (MaNXB, MaTL, KyXB),
  FOREIGN KEY (MaNXB) REFERENCES NXB(MaNXB),
  FOREIGN KEY (MaTL) REFERENCES TaiLieu(MaTL)
);
-- 9. Mươn/trả sách
CREATE TABLE MuonTraSach (
  SoThe VARCHAR(20),
  MaSach VARCHAR(20),
  NgayMuon DATE,
  NgayTra DATE,
  PRIMARY KEY (SoThe, MaSach, NgayMuon),
  FOREIGN KEY (SoThe) REFERENCES DocGia(SoThe),
  FOREIGN KEY (MaSach) REFERENCES Sach(MaSach)
);
```

```
-- 10. Mươn/trả báo
CREATE TABLE MuonTraBao (
  SoThe VARCHAR(20),
  MaBaoTapChi VARCHAR(20),
  NgayMuon DATE,
  NgayTra DATE,
  PRIMARY KEY (SoThe, MaBaoTapChi, NgayMuon),
  FOREIGN KEY (SoThe) REFERENCES DocGia(SoThe),
  FOREIGN KEY (MaBaoTapChi) REFERENCES BaoTapChi(MaBaoTapChi)
);
-- 11. Thuộc về (Sách → Tài liệu)
CREATE TABLE Thuoc (
  MaTL VARCHAR(20),
  MaSach VARCHAR(20),
  PRIMARY KEY (MaTL, MaSach),
  FOREIGN KEY (MaTL) REFERENCES TaiLieu(MaTL),
  FOREIGN KEY (MaSach) REFERENCES Sach(MaSach)
);
-- 12. Thuộc về (Báo → Tài liệu)
CREATE TABLE Thuoc TC (
  MaTL VARCHAR(20),
  MaBaoTapChi VARCHAR(20),
  PRIMARY KEY (MaTL, MaBaoTapChi),
  FOREIGN KEY (MaTL) REFERENCES TaiLieu(MaTL),
  FOREIGN KEY (MaBaoTapChi) REFERENCES BaoTapChi(MaBaoTapChi)
);
--Nhập Dữ Liệu
-- 1. DocGia
INSERT INTO DocGia VALUES
('DG001', 'Nguyen Van Anh', '2023-01-01', 'Sinh viên', 'Nam'),
('DG002', 'Tran Thi Binh', '2022-12-15', 'Giáo viên', 'Nữ'),
('DG003', 'Le Van Chi', '2024-03-10', 'Kỹ sư', 'Nam'),
('DG004', 'Pham Thi Duyen', '2021-05-25', 'Nhân viên', 'Nữ'),
('DG005', 'Hoang Van Em', '2020-09-17', 'Sinh viên', 'Nam');
-- 2. TaiLieu
INSERT INTO TaiLieu VALUES
('TL001', 'Lap trinh C+', 'Sach'),
('TL002', 'Toan roi rac', 'Sach'),
('TL003', 'Bao KHTN', 'BaoTapChi'),
('TL004', 'Tap chi Tin hoc', 'BaoTapChi'),
('TL005', 'Lap trinh Python', 'Sach');
```

-- 3. TacGia

```
INSERT INTO TacGia VALUES
('TG01', 'Nguyen Nhat Anh', 1955),
('TG02', 'Le Hong Phong', 1978),
('TG03', 'Tran Thi Kim', 1985),
('TG04', 'Nguyen Van Hoa', 1990),
('TG05', 'Pham Van Tuan', 1970);
-- 4. NXB
INSERT INTO NXB VALUES
('NXB01', 'NXB Giao Duc', '1 Le Duan'),
('NXB02', 'NXB Tre', '10 Nguyen Thi Minh Khai'),
('NXB03', 'NXB KHTN', '20 Nguyen Van Cu'),
('NXB04', 'NXB Dai Hoc Quoc Gia', '144 Xo Viet Nghe Tinh'),
('NXB05', 'NXB Lao Dong', '33 Tran Hung Dao');
-- 5. Sach
INSERT INTO Sach VALUES
('S001', 'TL001', 'TG01', 1, 'Lap trinh C', 1, 200, 'A4', 1, 50000, 10, 8, 'Tot'),
('S002', 'TL001', 'TG02', 2, 'Lap trinh C', 2, 220, 'A4', 0, 52000, 8, 6, 'Rach'),
('S003', 'TL002', 'TG03', 1, 'Toan roi rac', 1, 180, 'A5', 0, 60000, 5, 3, 'Tot'),
('S004', 'TL005', 'TG04', 1, 'Lap trinh Python', 1, 240, 'A4', 1, 70000, 6, 5, 'Mat trang'),
('S005', 'TL005', 'TG05', 2, 'Lap trinh Python', 2, 260, 'A4', 1, 75000, 4, 2, 'Tot');
-- 6. BaoTapChi
INSERT INTO BaoTapChi VALUES
('B001', 'TL003', 1, 'Hang thang', 2015, 10, 4),
('B002', 'TL003', 2, 'Hang thang', 2016, 8, 3),
('B003', 'TL004', 1, 'Hang tuan', 2020, 15, 7),
('B004', 'TL004', 2, 'Hang tuan', 2021, 12, 6),
('B005', 'TL004', 3, 'Hang ngay', 2022, 20, 10);
-- 7. Viet
INSERT INTO Viet VALUES
('TG01', 'S001'),
('TG02', 'S002'),
('TG03', 'S003'),
('TG04', 'S004'),
('TG05', 'S005');
-- 8. XuatBan
INSERT INTO XuatBan VALUES
('NXB01', 'TL001', 1, 2020),
('NXB02', 'TL001', 2, 2021),
('NXB03', 'TL002', 1, 2019),
('NXB04', 'TL005', 1, 2022),
('NXB05', 'TL005', 2, 2023);
```

-- 9. MuonTraSach

INSERT INTO MuonTraSach VALUES

```
('DG001', 'S001', '2024-01-15', '2024-01-30'),
('DG002', 'S002', '2024-02-10', '2024-02-25'),
('DG003', 'S003', '2024-03-05', NULL),
('DG004', 'S004', '2024-04-01', NULL),
('DG005', 'S005', '2024-05-01', NULL);
-- 10. MuonTraBao
INSERT INTO MuonTraBao VALUES
('DG001', 'B001', '2024-01-10', '2024-01-15'),
('DG002', 'B002', '2024-02-01', NULL),
('DG003', 'B003', '2024-02-05', '2024-02-10'),
('DG004', 'B004', '2024-03-01', NULL),
('DG005', 'B005', '2024-04-01', NULL);
-- 11. Thuoc (Sach thuôc TL)
INSERT INTO Thuoc VALUES
('TL001', 'S001'),
('TL001', 'S002'),
('TL002', 'S003'),
('TL005', 'S004'),
('TL005', 'S005');
-- 12. Thuoc TC (Báo/Tap chí thuôc TL)
INSERT INTO Thuoc TC VALUES
('TL003', 'B001'),
('TL003', 'B002'),
('TL004', 'B003'),
('TL004', 'B004'),
('TL004', 'B005');
```

4. Tự suy nghĩ ra mỗi thành viên 2 câu hỏi truy vấn (không trùng nhau) và giải đáp bằng lệnh SQL (Xem ví dụ minh họa các câu hỏi trong bài tập 1)

2 CÂU KẾT NỐI BẢNG

CÂU 1: Liệt kê tên độc giả và tên sách họ đã mượn, kèm theo tình trạng sách

SELECT dg.Ten AS 'Tên độc giả', s.TuaDe AS 'Tên sách', s.TinhTrang AS 'Tình trạng sách' FROM DocGia dg
JOIN MuonTraSach mts ON dg.SoThe = mts.SoThe
JOIN Sach s ON mts.MaSach = s.MaSach
ORDER BY dg.Ten, s.TuaDe;

| | Tên độc giả | Tên sách | Tình trạng sách |
|---|----------------|------------------|-----------------|
| 1 | Hoang Van Em | Lap trinh Python | Tot |
| 2 | Le Van Chi | Toan roi rac | Tot |
| 3 | Nguyen Van Anh | Lap trinh C | Tot |
| 4 | Pham Thi Duyen | Lap trinh Python | Mat trang |
| 5 | Tran Thi Binh | Lap trinh C | Rach |

CÂU 2: Tìm danh sách các tác giả cùng viết một tựa sách cụ thể (mã Sách 'MS01')

SELECT tg.TenTG AS 'Tên tác giả', s.TuaDe AS 'Tên sách' FROM TacGia tg
JOIN Viet v ON tg.MaTG = v.MaTG
JOIN Sach s ON v.MaSach = s.MaSach

WHERE s.MaSach = 'MS01'

ORDER BY tg.TenTG;

| Tên tác giả | Tên sách | |
|-------------|----------|--|
| | | |
| | | |

2 CÂU UPDATA

CÂU 3: Cập nhật tình trạng của những cuốn sách xuất bản trước năm 2000 thành 'Cũ'

UPDATE Sach s

JOIN XuatBan xb ON s.MaTL = xb.MaTL

SET s.TinhTrang = $N'C\tilde{u}'$

WHERE xb.NamXB < 2000;

(0 rows affected)

Completion time: 2025-05-12T00:48:31.7060961+07:00

\hat{CAU} 4: Cập nhật nghề nghiệp cho những độc giả chưa có thông tin nghề nghiệp thành 'Chưa rõ'

UPDATE DocGia SET NgheNghiep = N'Chưa rõ' WHERE NgheNghiep IS NULL OR NgheNghiep = ";

```
(0 rows affected)
Completion time: 2025-05-12T01:12:47.1584764+07:00
```

2 CÂU DELETE

```
CÂU 5: Xoá các tài liệu chưa từng được mượn
DELETE FROM TaiLieu
WHERE MaTL NOT IN (
 SELECT DISTINCT s.MaTL
 FROM Sach s
 JOIN MuonTraSach mts ON s.MaSach = mts.MaSach
AND MaTL NOT IN (
 SELECT DISTINCT btc.MaTL
 FROM BaoTapChi btc
 JOIN MuonTraBao mtb ON btc.MaBaoTapChi = mtb.MaBaoTapChi
);
 (0 rows affected)
 Completion time: 2025-05-12T01:13:57.4401165+07:00
CÂU 6: Xoá những tạp chí có số lượng còn lại bằng 0
DELETE FROM BaoTapChi
WHERE SLCon = 0;
 (0 rows affected)
 Completion time: 2025-05-12T01:14:33.9250284+07:00
```

2 CÂU GROUP BY

CÂU 7: Đếm số lượng sách hiện có theo từng tình trạng (mới, cũ, rách, mất trang...) SELECT TinhTrang, SUM(SLCon) AS 'Số lượng' FROM Sach **GROUP BY TinhTrang** ORDER BY SUM(SLCon) DESC;

| | TinhTrang | Số lượng |
|---|-----------|----------|
| 1 | Tot | 13 |
| 2 | Rach | 6 |
| 3 | Mat trang | 5 |

CÂU 8: Cho biết mỗi tác giả đã viết bao nhiều tựa đề sách. Chỉ hiển thị các tác giả đã viết từ 3 tựa đề sách trở lên

SELECT tg.MaTG, tg.TenTG AS 'Tên tác giả', COUNT(DISTINCT v.MaSach) AS 'Số tựa sách'

FROM TacGia tg

JOIN Viet v ON tg.MaTG = v.MaTG

GROUP BY tg.MaTG, tg.TenTG

HAVING COUNT(DISTINCT v.MaSach) >= 3

ORDER BY COUNT(DISTINCT v.MaSach) DESC;

MaTG Tên tác giả Số tựa sách

2 CÂU SUB QUERY

CÂU 9: Tìm các tác giả chưa có sách tái bản lần thứ hai

SELECT tg.MaTG, tg.TenTG AS 'Tên tác giả'
FROM TacGia tg
WHERE tg.MaTG NOT IN (
SELECT DISTINCT v.MaTG
FROM Viet v
JOIN Sach s ON v.MaSach = s.MaSach
WHERE s.LanXB >= 2
);

MaTG Tên tác giả

1 TG01 Nguyen Nhat Anh

2 TG03 Tran Thi Kim

3 TG04 Nguyen Van Hoa

$\hat{\text{CAU}}$ 10: Tìm những cuốn sách mà chưa từng được độc giả có nghề nghiệp là "Sinh viên" mượn

SELECT s.MaSach, s.TuaDe AS 'Tên sách'
FROM Sach s
WHERE s.MaSach NOT IN (
SELECT DISTINCT mts.MaSach
FROM MuonTraSach mts
JOIN DocGia dg ON mts.SoThe = dg.SoThe

WHERE dg.NgheNghiep = 'Sinh viên'

);

| | MaSach | Tên sách |
|---|--------|------------------|
| 1 | S002 | Lap trinh C |
| 2 | S003 | Toan roi rac |
| 3 | S004 | Lap trinh Python |

2 CÂU BẤT KÌ

CÂU 11: Liệt kê tên các tạp chí có chu kỳ phát hành là 'hàng tháng'

SELECT btc.MaBaoTapChi, tl.TenTL AS 'Tên tạp chí' FROM BaoTapChi btc
JOIN TaiLieu tl ON btc.MaTL = tl.MaTL
WHERE btc.DinhKy = 'hàng tháng'
ORDER BY tl.TenTL;

MaBaoTapChi Tên tạp chí

CÂU 12: Liệt kê tên các sách có số trang lớn hơn 300 và giá dưới 100,000 đồng

SELECT s.MaSach, s.TuaDe AS 'Tên sách', s.SoTrang, s.Gia FROM Sach s

WHERE s.SoTrang > 300 AND s.Gia < 100000

ORDER BY s.SoTrang DESC, s.Gia ASC;

MaSach Tên sách SoTrang Gia

PHẦN B: CHUẨN HÓA CÁ NHÂN

Câu 1. Cho lược đồ CSDL

Q(TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCANG,NGAY)

 $F=\{TENTAU \rightarrow LOAITAU\}$

 $\mathsf{MACHUYEN} \to \mathsf{TENTAU}, \mathsf{LUONGHANG}$

TENTAU,NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

a) Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F

Đầu tiên ta phân ra vế phải

TENTAU → LOAITAU

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG

TENTAU,NGAY → MACHUYEN

Xét TENTAU,NGAY → BENCANG

{TENTAU}+ ={ TENTAU, LOAITAU} không chứa BENCANG nên NGAY không thừa.

{NGAY}+={NGAY} không chứa BENCANG nên TENTAU không thừa.

Xét TENTAU,NGAY → MACHUYEN

{TENTAU}+={ TENTAU, LOAITAU} không chứa MACHUYEN nên NGAY không thừa.

{NGAY}+={NGAY} không chứa MACHUYEN nên TENTAU không thừa.

Loại khỏi F các phụ thuộc hàm dư thừa

Xét TENTAU → LOAITAU, không thừa vì sau khi loại không thể suy diễn được từ F Xét MACHUYEN → TENTAU, không thừa vì sau khi loại không thể suy diễn được từ F

Xét MACHUYEN → LUONGHANG, không thừa vì sau khi loại không thể suy diễn được từ F

Xét TENTAU,NGAY → BENCANG, không thừa vì sau khi loại không thể suy diễn được từ F

Xét TENTAU,NGAY \rightarrow MACHUYEN, không thừa vì sau khi loại không thể suy diễn được từ F

b) Tìm tất cả các khóa của Q

Nhận thấy từ đồ thị trên, có nút NGAY là nút gốc nên khóa của Q phải có NGAY.

Xét {NGAY}+={NGAY} khác Q+ nên {NGAY}+ không là khóa nên bổ sung TENTAU

Xét

{TENTAU,NGAY}+={ TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCA NG,NGAY} = Q+ nên TENTAUNGAY là khóa.

Xét {LOAITAU,NGAY}+={LOAITAUNGAY} khác Q+ nên không là khóa. Xét

{MACHUYEN,NGAY}+={ TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BEN CANG,NGAY} =Q+ nên MACHUYENNGAY là khóa.

Xét {LUONG,HANG}+={LUONGHANG} khác Q+ nên không là khóa.

Xét {BENCANG,NGAY}+={BENCANGNGAY} khác Q+ nên không là khóa. Vậy có TENTAUNGAY và MACHUYENNGAY là khóa.

Câu 2. Q(A,B,C,D,E,G)

Cho $F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow AG\}$

 $X=\{B,D\}, X^{+}=?$

Ta có $\{B,D\}+=BD$

Xét AB→ C không thỏa

Xét C→ A không thỏa

Xét BC→D không thỏa

Xét ACD→B không thỏa

Xét D→EG thỏa nên {B,D}+=BDEG

Xét BE→C thỏa nên $\{B,D\}$ + = BCDEG

Xét CG→BD thỏa

Xét CE → AG thỏa nên $\{B,D\}$ + = ABCDEG

 $Y = \{C,G\}, Y^+ = ?$

Ta có $\{C,G\}+=CG$

Xét AB→ C không thỏa

Xét C→A thỏa nên $\{C,G\}+=ACG$

Xét BC→ D không thỏa.

Xét ACD → B không thỏa.

Xét D→ EG không thỏa.

Xét BE→ C không thỏa.

 $X \text{\'et } CG \rightarrow BD \text{ thoa nen } \{C,G\}+=ABCDG$

Xét CE→ AG không thỏa.

Lặp lại D→ EG thỏa nên {C,G}+=ABCDEG

Câu 3. Cho lược đồ quan hệ Q và tập phụ thuộc hàm F

- a) $F = \{AB \rightarrow E; AG \rightarrow I; BE \rightarrow I; E \rightarrow G; GI \rightarrow H\}$ chứng minh rằng $AB \rightarrow GH$.
- 1. AB→ E (Giả thiết)
- 2. E→ G (Giả thiết)
- 3. AB→ G (Bắc cầu 1 và 2)
- 4. AB → AG (Tăng trường 3)
- 5. AG→ I (GIå thiết)
- 6. AB→ I (Bắc cấu 4 và 5)
- 7. AB→ GI (Hợp 3 và 6)
- 8. GI → H (Giả thiết)
- 9. AB→ H (Bắc cấu 7 và 8)
- 10. AB → GH (Hợp 3 và 9)
- b) $F = \{AB \rightarrow C; B \rightarrow D; CD \rightarrow E; CE \rightarrow GH; G \rightarrow A\}$ chứng minh rằng $AB \rightarrow E; AB \rightarrow G$

Chứng minh $AB \rightarrow E$

1. B→D (Giả thiết)

- 2. AB→ AD (Tăng trưởng)
- 3. AB→ D (Phân rã)
- 4. AB→ C (Giả thiết)
- 5. AB \rightarrow CD (Hop)
- 6. AB→ E (Bắc cầu)

Chứng minh AB→ G

- 1. AB \rightarrow C (Giả thiết)
- 2. AB→ E (Đã chứng minh)
- 3. AB→ CE (Hợp)
- 4. AB→ GH (Bắc Cầu)
- 5. AB \rightarrow G (Phân rã)

Câu 4. Cho quan hệ r

| A | В | С | D |
|---|---|---|---|
| X | u | X | y |
| у | X | Z | X |
| Z | у | у | у |
| у | Z | W | Z |

Trong các phụ thuộc hàm sau đây, PTH nào không thỏa

$$A \rightarrow B; A \rightarrow C; B \rightarrow A; C \rightarrow D; D \rightarrow C; D \rightarrow A$$

Áp dụng thuật toán Satifies, xét từng phụ thuộc hàm:

- 1. $A \rightarrow B$
 - Vì t2 [A] = t4 [A] nhưng t2 [B] khác t4 [B]
 - => Không thỏa
- 2. $A \rightarrow C$
 - Vì t2 [A] = t4 [A] nhưng t2 [C] khác t4 [C]
 - => Không thỏa
- 3. $B \rightarrow A$

Vì mỗi giá trị B là duy nhất, không có cặp nào có giá trị giống B mà khác A. => Thỏa

4. $C \rightarrow D$

Vì mỗi giá trị C là duy nhất, không có cặp nào có giá trị giống C mà khác D. => Thỏa

5. $D \rightarrow C$

Vì t1 [D] = t3 [D] nhưng t1 [C] khác t3 [C]

- => Không thỏa
- 6. $D \rightarrow A$

Vì t1 [D] = t3 [D] nhưng t1 [A] khác t3 [A]

- => Không thỏa
- => PTH không thỏa gồm: A \rightarrow B, A \rightarrow C, D \rightarrow C, D \rightarrow A

Câu 5. Hãy tìm tất cả các khóa cho lược đồ quan hệ sau:

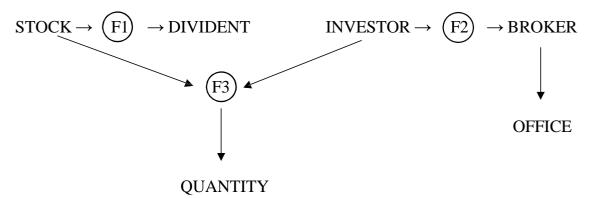
Q(BROKER,OFFICE,STOCK,QUANTITY,INVESTOR,DIVIDENT)

 $F=\{STOCK \rightarrow DIVIDENT\}$

INVESTOR \rightarrow BROKER

INVESTOR,STOCK → QUANTITY

BROKER \rightarrow OFFICE }



Từ đồ thị trên, ta thấy: STOCK và INVESTOR là nút gốc.

=> Khóa của Q phải chứa thuộc tính STOCK, INVESTOR.

 $DIVIDENT\} = Q^{\scriptscriptstyle +}$

=> (STOCK, INVESTOR) là khóa của Q.

Câu 6. Xét lược đồ quan hệ và tập phụ thuộc dữ liệu:

Q(C,T,H,R,S,G)

 $f=\{f_1: C \rightarrow T; f_2: HR \rightarrow C; f_3: HT \rightarrow R;$

 $f_4: CS \rightarrow G; f_5: HS \rightarrow R$

Tìm phủ tối thiểu của F

Với HR→ C

Xét H+= {H} không chứa C nên R không thừa.

Xét R+= {R} không chứa C nên H không thừa.

Với HT→ R

Xét H+= {H} không chứa R nên T không thừa.

Xét $T+=\{T\}$ không chứa R nên H không thừa.

Với CS→ G

 $X \notin C += \{CT\} \text{ không chứa } G \text{ nên } S \text{ không thừa.}$

Xét S+= {S} không chứa G nên C không thừa.

Với HS→ R

 $X\acute{e}t H+= \{H\} không chứa R nên S không thừa.$

Xét $S+=\{S\}$ không chứa R nên H không thừa.

Vậy F đã phủ tối thiểu.

Câu 7. Q(A,B,C,D,E,H)

 $F=\{A \rightarrow E; C \rightarrow D; E \rightarrow DH\}$

Chứng minh K={A,B,C} là khóa duy nhất của Q.

Ta có $K^+ = \{ A, B, C \}$

Xét $A \rightarrow E$ thỏa nên $K^+ = \{A, B, C, E\}$

Xét $C \rightarrow D$ thỏa nên $K^+ = \{A, B, C, D, E\}$

Xét $E \rightarrow DH$ thỏa nên $K^+ = \{A, B, C, D, E, H\}$

Vậy K^+ = {A, B, C, D, E, H} = tất cả các thuộc tính của Q

 \rightarrow {A, B, C} là một siêu khóa

Ta có $K = \{A, B, C\}$

Thử bỏ A

Tập còn {B, C} thì:

Không suy ra A, D, E, H→ Thiếu → Không được

Thử bỏ B

Tập còn {A, C} thì:

 $A \rightarrow E \Rightarrow Th\hat{e}m E$

 $C \rightarrow D \Rightarrow Th\hat{e}m D$

 $E \rightarrow DH \Rightarrow Th\hat{e}m H$

 \rightarrow {A, C}⁺ = {A, C, E, D, H} không có B \rightarrow Thiếu \rightarrow Không được

Thử bỏ C

Tập còn {A, B} thì:

 $A \rightarrow E \Rightarrow Th\hat{e}m E$

 $E \rightarrow DH \Rightarrow Th\hat{e}m D, H$

 \rightarrow {A, B}⁺ = {A, B, E, D, H} không có C \rightarrow Thiếu \rightarrow Không được

Vậy không bỏ được thuộc tính nào

 \rightarrow {A, B, C} là khóa tối thiểu \Rightarrow Là khóa duy nhất.

Câu 8. Q(A,B,C,D)

 $F={AB\rightarrow C; D\rightarrow B; C\rightarrow ABD}$

Hãy tìm tất cả các khóa của Q.

 $TN = \{\emptyset\}$

 $TG = \{ABCD\}$

| Xi | Xi TN | (Xi TN)+ | Siêu Khóa | Khóa |
|-----|-------|----------|-----------|------|
| Ø | Ø | Ø | | |
| A | A | A | | |
| В | В | В | | |
| С | C | ABCD | C | C |
| D | D | BD | | |
| AB | AB | ABCD | AB | AB |
| AC | AC | ABCD | AC | |
| AD | AD | ABCD | AD | AD |
| BC | BC | ABCD | BC | |
| BD | BD | BD | | |
| CD | CD | ABCD | CD | |
| ABC | ABC | ABCD | ABC | |
| ABD | ABD | ABCD | ABD | |
| ACD | ACD | ABCD | ACD | |
| BCD | BCD | ABCD | BCD | |

AC, BC, CD không phải là khóa bởi vì không tối thiểu Vậy tất cả các khóa của Q là: {C, AB, AD}

```
Câu 9. Q(A,B,C,D,E,G)
F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow G\}
Hãy tìm tất cả các khóa của O.
F = \{
   AB \rightarrow C;
   C \rightarrow A;
   BC \rightarrow D;
   ACD \rightarrow B;
   D \rightarrow EG;
   BE \rightarrow C;
   CG \rightarrow BD;
   CE \rightarrow G
}
Bước 1: Xác định tập thuộc tính không xuất hiện bên phải
Tập thuộc tính của lược đô: U = \{A, B, C, D, E, G\}
Các thuộc tính xuất hiện bên phải: {A, B, C, D, E, G}
Không có thuộc tính nào chặc chặn là thuộc tính khởi đầu của khóa → cần thử các tâp
hợp con để tìm khóa.
Bước 2: Thử từng tập hợp để tìm khóa
Ta cần tìm X \subseteq U sao cho X^+ = U
Thử BE
Tính BE+:
    BE \rightarrow C \rightarrow BE^+ = \{B, E, C\}
    C \rightarrow A \rightarrow BE^+ = \{B, E, C, A\}
    BC \rightarrow D (B, C c\acute{o}) \rightarrow BE^+ = \{B, E, C, A, D\}
    D \rightarrow EG \rightarrow BE^+ = \{B, E, C, A, D, G\}
    \rightarrow BE<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} = U \rightarrow BE là một khóa
    Kiểm tra tôi thiểu:
    B^+ = \{B\}, E^+ = \{E\} \rightarrow \text{không } \text{đủ} \rightarrow \text{BE là khóa tối thiểu}
Thử CE
CE^+:
    CE \rightarrow G \rightarrow \{C, E, G\}
    C \rightarrow A \rightarrow \{C, E, G, A\}
    CG \rightarrow BD \rightarrow \{C, E, G, A, B, D\}
    \rightarrow CE<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} \rightarrow CE là môt khóa
    Kiểm tra tối thiểu:
    C^+ = \{A\}, E^+ = \{E\} \rightarrow \text{không } \text{đu} \rightarrow \text{CE là khóa tối thiểu}
Thử CG
CG^+:
    CG \rightarrow BD \rightarrow \{C, G, B, D\}
    C \rightarrow A \rightarrow \{C, G, B, D, A\}
    D \rightarrow EG \rightarrow \{C, G, B, D, A, E\}
    \rightarrow CG<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} \rightarrow CG là một khóa
    Kiểm tra tôi thiểu:
    C^+ = \{A\}, G^+ = \{G\} \rightarrow \text{không } \text{đủ} \rightarrow \text{CG là khóa tối thiểu}
Thử BC
BC^+:
```

```
BC \rightarrow D \rightarrow \{B, C, D\}
              C \rightarrow A \rightarrow \{B, C, D, A\}
              D \rightarrow EG \rightarrow \{B, C, D, A, E, G\}
              \rightarrow BC<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} \rightarrow BC là một khóa
              Kiểm tra tôi thiểu:
              B^+ = \{B\}, C^+ = \{A\} \rightarrow \text{không } \text{đ} \text{u} \rightarrow BC \text{ là khóa tối thiểu}
Kết luận: Tập khóa của lược đồ Q là: {BE, CE, CG, BC}
Câu 10. Xác định phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm sau:
a) Q(A,B,C,D,E,G),
F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow AG\}
AB -> C phụ thuộc hàm đầy đủ
BE -> C phụ thuộc hàm đây đủ
BC -> D phu thuộc hàm đầy đủ
CG -> BD phu thuộc hàm đẩy đủ
ACD -> B phụ thuộc hàm đây đủ
CE -> AG phụ thuộc hàm đầy đủ
Phân rã về phải.
F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow A, BC \rightarrow D, ACD \rightarrow B, D \rightarrow E, D \rightarrow G, BE \rightarrow C, CG \rightarrow B, CG \rightarrow C, C
\rightarrow D, CE \rightarrow A, CE \rightarrow G}
Với AB \rightarrow C
                            F \setminus \{AB \rightarrow C\}: Ta co' + F\{AB \rightarrow C\} = AB, C \notin F\{AB \rightarrow C\} \text{ Nên } AB \rightarrow C
                            C là không thừa.
Với C \rightarrow A
                            F \setminus \{C \rightarrow A\}: Ta co^+ F\{C \rightarrow A\} = C, A \notin^+ F\{C \rightarrow A\} Nen C
                             \rightarrow A là không dư thừa.
BC \rightarrow D
                            F \setminus \{BC \rightarrow D\}: Ta co' + F\{BC \rightarrow D\} = BCA, D \notin F \setminus \{BC \rightarrow D\} N \hat{e}n BC
                            \rightarrow D là không dư thừa.
Với ACD → B
                            F \setminus \{ACD \rightarrow B\}: Ta co' + F\{ACD \rightarrow B\} = ACDEGB, B \in
                            <sup>+</sup> F{ACD→B} Nên
                            loai ACD \rightarrow B.
V\acute{o}i D \rightarrow E
                            F \setminus \{D \rightarrow E\}: Ta co^+ F\{D \rightarrow E\} = DG, E \notin^+ F\{D \rightarrow E\} Nen D
                            \rightarrow E là không dư thừa.
                             + F\{D \rightarrow G\} = DE, G \notin + F\{D \rightarrow G\}
                            \rightarrow D \rightarrow G là không dư thừa
Với BE \rightarrow C
                            F \setminus \{BE \rightarrow C\}: Ta co E^+ F \{BE \rightarrow C\} = BE, C \notin E^+ F \{BE \rightarrow C\} Nen BE
                            \rightarrow C là không dư thừa
Với CG → B
                            F \setminus \{CG \rightarrow B\}: Ta co^+ F \{CG \rightarrow B\} = CGADBF, B \in F \{CG \rightarrow B\}
                            \rightarrow Nên loại CG \rightarrow B.
Với CG → D
                            F \setminus \{CG \rightarrow D\}: Ta co' + F\{CG \rightarrow D\} = CGA, D \notin F \setminus F\{CG \rightarrow D\}
                            \rightarrow Nên CG \rightarrow D là không dư thừa
Với CE → A
```

$$F \setminus \{CE \to A\}: Ta c\'o E^+_F \{CE \to A\} = CEA, A \in E^+_F \{CE \to A\}$$

$$\to N \hat{e}n loại CE \to A.$$

$$V \acute{o}i CE \to G$$

$$F \setminus \{CE \to G\}: Ta c\'o E^+_F \{CE \to G\} = CEA, G \notin E^+_F \{CE \to G\}$$

$$\to N \hat{e}n CE \to G là không dư thừa.$$

$$V \hat{a}y PTT(F) =$$

$$\{AB \to C, C \to A, BC \to D, D \to E, D \to G, BE \to C, CG \to D, CE \to G\}$$

$$b) Q(A,B,C)$$

$$F = \{A \to B, A \to C, B \to A, C \to A, B \to C\}$$

Để xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm F, ta sử dụng thuật toán Armstrong để loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa.

Bước 1: Tìm tập đóng F+ của F

Thêm các phụ thuộc hàm dư thừa vào F:

B->A: thêm A->B vào F

C->B: thêm B->C vào F Các phụ thuộc hàm mới: A->B,A->C,B->A,C->A,B->C,A>B,B->C

Tìm tập đóng của F+ bằng cách thêm các phụ thuộc hàm mới vào F cho đến khi không có phụ thuộc nào thêm được nữa:

 $A+=\{A,B\}$ (với phụ thuộc hàm A->B)

 $B+=\{A,B,C\}$ (với phụ thuộc hàm B->C)

 $C + = \{A,B,C\}$

Tập đóng F+ của F là {A,B,C,A->B,B->C} (các phụ thuộc hàm còn lại có thể được suy ra từ này)

Bước 2: Loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa

Bỏ các phần tử không cần thiết khỏi các phụ thuộc hàm:

A->B: loai bỏ B

B->C: loai bỏ C

Các phụ thuộc hàm mới: A->B

Tập phụ thuộc hàm mới là $F'=\{A->B\}$. Đây là phủ tối thiểu của F vì các phụ thuộc hàm còn lại có thể được suy ra từ phụ thuộc hàm duy nhất trong F'.

Câu 11. Xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm sau:

$$F_1 = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D; G \rightarrow B\}$$

Tất cả vế phải là đơn thuộc tính → Không cần tách

Kiểm tra rút gọn vế trái:

$$AB \rightarrow C$$
: $A^+ = \{A, H\}$, không sinh $C \rightarrow giữ$ nguyên

$$BC \rightarrow D$$
: $B^+ = \{B\}$, không sinh $D \rightarrow gi\tilde{u}$ nguyên

→ Không rút gọn được

Phủ tối thiểu: F_1 min = {A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D, G \rightarrow B}

b) Q2(ABCSXYZ)

$$F_2=\{S\rightarrow A;AX\rightarrow B;S\rightarrow B;BY\rightarrow C;CZ\rightarrow X\}$$

Tách RHS – tất cả là đơn rồi → thoả

```
Rút gon vế trái
     AX \rightarrow B:
               A^+ = \{A\}, không sinh B
               X^+ = \{X\}, không sinh B
               → Không rút gọn được
     S \rightarrow B và S \rightarrow A là trùng ý nghĩa với AX \rightarrow B
     \rightarrow Kiểm tra nếu S \rightarrow A và S \rightarrow B có thể thay thế AX \rightarrow B
Ngoài ra:
     Từ S \rightarrow A, ta có AX \rightarrow B thực chất là SA \rightarrow B \rightarrow thừa
     \rightarrow Kiểm tra nếu loại AX \rightarrow B thì S<sup>+</sup> = {S, A, B} \rightarrow B có rồi
     \Rightarrow AX \rightarrow B là thừa
Phủ tối thiểu: F_2min = \{S \rightarrow A, S \rightarrow B, BY \rightarrow C, CZ \rightarrow X\}
c) Q3(ABCDEGHIJ)
F_3 = \{BG \rightarrow D; G \rightarrow J; AI \rightarrow C; CE \rightarrow H; BD \rightarrow G; JH \rightarrow A; D \rightarrow I \}
Tất cả RHS đơn → OK
Rút gọn về trái
     BG \rightarrow D:
               B^+ = \{B\}, không sinh D
               G^+ = \{G, J\}, không sinh D
               → Giữ
     AI \rightarrow C:
               A^+ = \{A\}, không sinh C
Vậy không có về trái nào rút gọn được, các phụ thuộc khác cũng là duy nhất.
c) Q4(ABCDEGHIJ)
F_4 = \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H\}
RHS don \rightarrow OK
     I \rightarrow H, BH \rightarrow I \Rightarrow Suy \text{ ra } BH \rightarrow H \rightarrow H \text{ từ } I

ightarrow H sinh ra từ I 
ightarrow giữ I 
ightarrow H
Vậy không có thuộc tính thừa, không rút gọn được
```

Phủ tối thiểu: F_{4} min = {BH \rightarrow I, GC \rightarrow A, I \rightarrow J, AE \rightarrow G, D \rightarrow B, I \rightarrow H}

Bài tập tổng hợp.

Câu 1. Cho biết dạng chuẩn của các lược đồ quan hệ sau:

$$F=\{A \rightarrow BC, C \rightarrow DE, E \rightarrow G\}$$

Lược đồ chỉ có một khóa là A nên mọi thuộc tính đều phụ thuộc đầy đủ vào A Đạt chuẩn 2NF

Xét C→E, C→D, E→G có vế phải là C và E không hoàn toàn là khóa nên không đạt chuẩn 3NF.

$$F=\{C \rightarrow AB, D \rightarrow E, B \rightarrow G\}$$

Lược đồ chỉ có 1 khóa là CDH

Mà C thuộc CDH nên lược đồ không đạt chuẩn 2 do AB phụ thuộc 1 phần vào khóa (C→ AB).

$$F=\{A \rightarrow BC, D \rightarrow E, H \rightarrow G\}$$

Lược đồ có 1 khóa là ADH

Mà có A→ B, B phụ thuộc vào 1 phần của khóa → Không đạt chuẩn 2NF.

$$F={AB \rightarrow C, C \rightarrow B, ABD \rightarrow E, G \rightarrow A}$$

Xét lược đồ có khóa là GBD

Mà có G→A. G là 1 phần của khóa và A là thuộc tính không khóa nên vi phạm chuẩn 2NF.

e) Q(ABCDEGHI);

$$F = \{AC \rightarrow B, BI \rightarrow ACD, ABC \rightarrow D, H \rightarrow I, ACE \rightarrow BCG, CG \rightarrow AE\}$$

Xét lược đồ có 2 khóa BGH và CGH

Mà H→I. H là 1 phần của khóa và I là thuộc tính không khóa nên vi phạm chuẩn 2NF.

Câu 2. Kiểm tra dạng chuẩn Q(C,S,Z) $F=\{CS \rightarrow Z;Z \rightarrow C\}$

$$TN = \{S\}$$

$$TG = \{CZ\}$$

| Xi | TN∪Xi | (TN ∪ Xi) ⁺ | Siêu khóa | Khóa |
|----|-------|------------------------|-----------|------|
| Ø | S | S | | |
| С | CS | CSZ = Q | CS | CS |
| Z | ZS | ZSC = Q | ZS | ZS |
| CZ | CZS | CZS = Q | CZS | |

Khóa: CS, ZS

* Xét dạng chuẩn BCNF:

Z→C: vi phạm chuẩn BCNF do vế trái không phải là siêu khóa

=> Lược đồ Q không đạt chuẩn BCNF

* Xét dạng chuẩn 3:

CS→Z: CS là siêu khóa

Z→C : Z không là siêu khóa nhưng vế phải là thuộc tính của khóa

=> Dạng chuẩn cao nhất của Q là: 3NF

Câu 3. Cho lược đồ CSDL

Kehoach(NGAY,GIO,PHONG,MONHOC,GIAOVIEN)

F={NGAY,GIO,PHONG→MONHOC

MONHOC,NGAY→GIAOVIEN

NGAY,GIO,PHONG→GIAOVIEN

MONHOC→GIAOVIEN}

a) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach

Lược đồ Kehoach(NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN)

Tập phụ thuộc F:

 F_1 : NGAY, GIO, PHONG \rightarrow MONHOC

 F_2 : MONHOC, NGAY \rightarrow GIAOVIEN

 F_3 : NGAY, GIO, PHONG \rightarrow GIAOVIEN

 F_4 : MONHOC \rightarrow GIAOVIEN

Xác đinh khoá của Kehoach:

Xét tập thuộc tính {NGAY, GIO, PHONG}:

 F_1 : NGAY, GIO, PHONG \rightarrow MONHOC

MONHOC → GIAOVIEN ⇒ suy được GIAOVIEN

- \Rightarrow {NGAY, GIO, PHONG} \rightarrow {MONHOC, GIAOVIEN}
- ⇒ Bao phủ tất cả các thuộc tính

Khóa = {NGAY, GIO, PHONG}

Kiểm tra các dạng chuẩn:

1NF: Giả sử các thuộc tính nguyên tố → thỏa

2NF: Phụ thuộc không được từ một phần của khóa chính đến thuộc tính không khóa

Khóa = {NGAY, GIO, PHONG} (3 thuộc tính)

MONHOC phu thuộc toàn bô → thoả

GIAOVIEN phụ thuộc MONHOC → MONHOC không phải là khóa, GIAOVIEN không phụ thuộc vào khóa → Vi phạm 2NF

=> Không đạt 2NF

Nếu chuẩn hóa về 2NF: cần tách

K1: Kehoach(NGAY, GIO, PHONG, MONHOC)

K2: Monhoc(MONHOC, GIAOVIEN)

=> Kết luận câu 3a: Lược đồ Kehoach đang ở 1NF, không đạt 2NF do có phụ thuộc MONHOC → GIAOVIEN.

Câu 4. Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D) và tập phụ thuộc hàm F

$$F = \{A \rightarrow B; B \rightarrow C; D \rightarrow B\} C = \{Q_1(A,C,D); Q_2(B,D)\}\$$

a) Xác định các F_i (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q_i)

Xét lược đồ Q₁ (A, C, D):

 $A \rightarrow B$: $A \in Q_1$, nhưng B không thuộc $Q_1 \Rightarrow Loại$

B→C: B không thuộc Q_1 \Rightarrow Loại

 $D \rightarrow B$: $D \in Q_1$, nhưng B không thuộc $Q_1 \Rightarrow Loại$

Vậy Q không chứa phụ thuộc nào trong F

 $\Rightarrow F_1 = \emptyset$

Xét lược đồ Q₂ (B, D):

A→B: A không thuộc Q₂ ⇒ Loại

 $B\rightarrow C$: B ∈ Q₂, nhưng A không thuộc Q₂ ⇒ Loại

 $D \rightarrow B: D \in Q_2, B \in Q_2 \Rightarrow Duoc$

Vậy Q₂ chứa đúng 1 phụ thuộc: $D \rightarrow B$

 \Rightarrow F₂ = { D \rightarrow B }

Câu 5. Giả sử ta có lược đồ quan hệ Q(C,D,E,G,H,K) và tập phụ thuộc hàm F như sau: $F = \{CK \rightarrow H; C \rightarrow D; E \rightarrow C; E \rightarrow G; CK \rightarrow E\}$

a) Từ tập F, hãy chứng minh EK → DH

Ta có
$$EK^+=\{E,K\}$$

$$E \rightarrow C \text{ thi } \rightarrow EK^+ = \{E, K, C\}$$

$$C \rightarrow D \text{ thi } \rightarrow EK^+ = \{E, K, C, D\}$$

Từ C và $K \rightarrow CK$

$$CK \rightarrow H \text{ thi} \rightarrow EK^+ = \{E, K, C, D, H\}$$

 \rightarrow EK⁺ = {E, K, C, D, H}

Vây EK^+ ⊇ {D, H} \Rightarrow $EK \rightarrow DH$

b) Tìm tất cả các khóa của Q.

$$TN = \{K\}$$

$$TG = \{CE\}$$

| Xi | Xi TN | (Xi TN)+ | Siêu khóa | Khóa |
|----|-------|----------|-----------|------|
| Ø | K | Ø | | |

| С | CK | CKHEGD | CK | CK |
|----|-----|--------|-----|----|
| Е | EK | EKCGDH | EK | EK |
| CE | CEK | CEKDGH | CEK | |

Vậy tất cả các khóa của Q là: {CK, EK}

c) Xác định dạng chuẩn của Q.

Ta xét theo thứ tư: $1NF \rightarrow 2NF \rightarrow 3NF \rightarrow BCNF$

1NF: Thỏa (Các thuộc tính đơn trị)

2NF:

 $X\acute{e}t CK \rightarrow H \rightarrow CK \ la khóa \rightarrow OK$

Xét C→D → C là một phần của CK ⇒ Vi pham 2NF

Xét $E \rightarrow C$ → E là một phần của $EK \Rightarrow$ vi phạm 2NF

→ Q chỉ đạt 1NF. Vi phạm 2NF vì có phụ thuộc vào phần khóa.

Câu 6. Cho lược đồ quan hệ Q(S,I,D,M)

 $F = \{f_1:SI \rightarrow DM; f_2:SD \rightarrow M; f_3:D \rightarrow M\}$

a) Tính bao đóng D+, SD+, SI+

$$D^+ = \{D, M\} \text{ (vi } D \rightarrow M)$$

$$SD^+ = \{S, D, M\} \text{ (vì } SD \rightarrow M)$$

$$SI^+ = \{S, I, D, M\} = \{S, I, D, M\}$$
 (vì $SI \rightarrow D, M \Rightarrow SI^+ = toàn bộ thuộc tính Q)$

b) Tìm tất cả các khóa của Q

Lược đồ Q có 4 thuộc tính: S, I, D, M

Ta tìm tập thuộc tính có bao đóng chứa tất cả 4 thuộc tính ⇒ là khóa Xét:

 $SI^+ = \{S, I, D, M\} \Rightarrow SI$ là một khóa

Các tập con của SI (như S, I, D...) đều không có bao đóng phủ toàn bộ ${\bf Q}$

→ Không có khóa nhỏ hơn SI

Tập khóa của Q là: {SI}

c) Tìm phủ tối thiểu của F

Thực hiện chuẩn hóa vế phải và loại bỏ phụ thuộc dư:

Chuẩn hóa vế phải:

 $SI \rightarrow D$

 $SI \rightarrow M$

 $SD \to M$

 $D \rightarrow M$

Xét loại bỏ phụ thuộc dư:

 $SI \rightarrow M$ là dư vì: $SI \rightarrow D$ và $D \rightarrow M \Rightarrow SI \rightarrow M$

 \Rightarrow Loại bỏ SI \rightarrow M

 $SD \rightarrow M$ cũng là dư vì $D \rightarrow M \Rightarrow SD \rightarrow M$

⇒ Loại bỏ SD → M

Phủ tối thiểu Fmin = $\{SI \rightarrow D, D \rightarrow M\}$

d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

Xét 1NF: Mọi quan hệ đều đạt 1NF

Xét 2NF: Q đạt 2NF vì không có thuộc tính không khóa nào phụ thuộc riêng vào một phần của khóa chính SI (phụ thuộc duy nhất là D → M và D không phải thuộc khóa) Xét 3NF: Có phụ thuộc $D \rightarrow M$, trong đó D không là siêu khóa và M là thuộc tính không khóa ⇒ vi phạm 3NF

Xét BCNF:

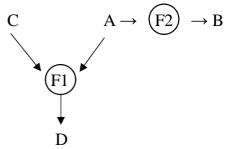
 $SI \rightarrow D$: SI là khóa \Rightarrow đúng BCNF

D → M: D không phải siêu khóa ⇒ vi phạm BCNF

Dạng chuẩn cao nhất mà Q đạt được là: 2NF

Câu 7. Kiểm Tra Dạng Chuẩn

a) $Q(A,B,C,D) F = \{CA \rightarrow D; A \rightarrow B\}$



Từ đồ thị trên, ta thấy: C và A là nút gốc.

=> Khóa của Q phải chứa thuộc tính CA.

$$CA^{+} = \{C, A, D, B\} = Q^{+}$$

=> Q có CA là khóa.

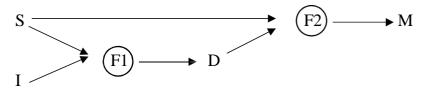
Mọi phụ thuộc hàm trong F đều đã có vế phải một thuộc tính. $F = \{CA \rightarrow D; A \rightarrow B\}$ => Đạt dạng chuẩn 1.

Ta có: A \subset CA mà A \rightarrow B, trong đó B là thuộc tính không khóa (thuộc tính B không phụ thuộc đầy đủ vào khóa)

=> Không đạt dạng chuẩn 2.

Vậy Q đạt dạng chuẩn 1.

b) O(S,D,I,M) $F=\{SI\rightarrow D; SD\rightarrow M\}$



Từ đồ thi trên, ta thấy: S, I và D là nút gốc.

$$SID^{+} = \{S, I, D, M\} = Q^{+}$$

=> Q có SID là khóa.

Mọi phụ thuộc hàm trong F đều đã có vế phải một thuộc tính. $F=\{SI\rightarrow D; SD\rightarrow M\}$ => Đạt dạng chuẩn 1.

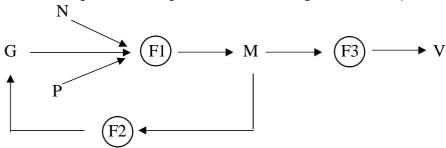
Ta có: $SD \subset SID$ mà $SD \to M$, trong đó M là thuộc tính không khóa (thuộc tính M không phụ thuộc đầy đủ vào khóa).

=> Không đạt dạng chuẩn 2.

Vậy Q đạt dạng chuẩn 1.

c)
$$Q(N,G,P,M,GV) F=\{N,G,P\rightarrow M; M\rightarrow GV\}$$

Phân rã vế phải của các phụ thuộc hàm trong F, ta có: $F=\{N,G,P\rightarrow M; M\rightarrow G; M\rightarrow V\}$



Từ đồ thị trên, ta thấy: N, G và P là nút gốc.

=> Khóa của Q phải chứa thuộc tính NGP.

$$NGP^{+} = \{N, G, P, M, GV\} = Q^{+}$$

=> Q có NGP là khóa.

Mọi phụ thuộc hàm trong F đều đã có vế phải một thuộc tính. F= $\{N,G,P\rightarrow M; M\rightarrow G; M\rightarrow V\}$

=> Đạt dạng chuẩn 1.

Ta có: $N,G,P \rightarrow M => M$ là thuộc tính không khóa phụ thuộc đầy đủ vào khóa.

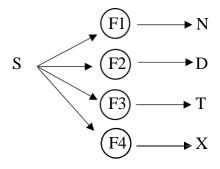
$$M \to G$$
$$M \to V$$

Thuộc tính không khoá G, V phụ thuộc bắc cầu vào khóa NGP thông qua M.

=> Đạt dạng chuẩn 2 nhưng không đạt dạng chuẩn 3.

Vậy Q đạt dạng chuẩn 2.

d) Q(S,N,D,T,X) $F=\{S\rightarrow N; S\rightarrow D; S\rightarrow T; S\rightarrow X\}$



Từ đồ thị trên, ta thấy: S là nút gốc.

=> Khóa của Q phải chứa thuộc tính S.

$$S^+ \! = \{N,\, D,\, T,\, X\} = Q^+$$

=> Q có S là khóa.

Mọi phụ thuộc hàm trong F đều đã có vế phải một thuộc tính. $F=\{S \rightarrow N; S \rightarrow D; S \rightarrow T; S \rightarrow X\}$

=> Đạt dạng chuẩn 1.

Mọi thuộc tính không khóa của Q đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa S.

=> Đạt dạng chuẩn 2.

Ta có mọi phụ thuộc hàm với vế trái S là siêu khóa.

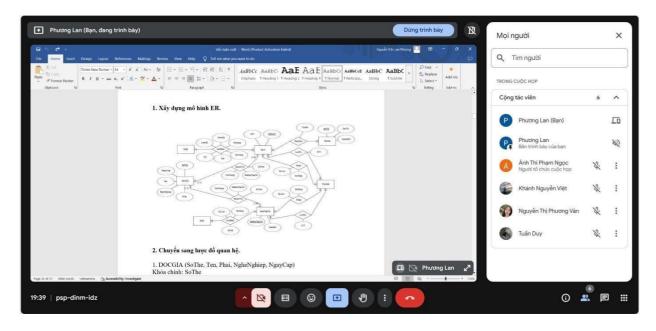
=> Đạt dạng chuẩn 3 và chuẩn BC.

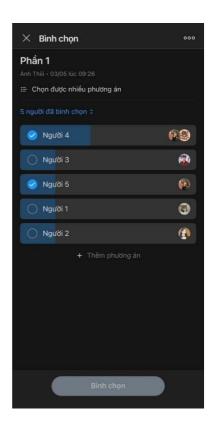
Vậy Q đạt dạng chuẩn BC.

BẢNG PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ

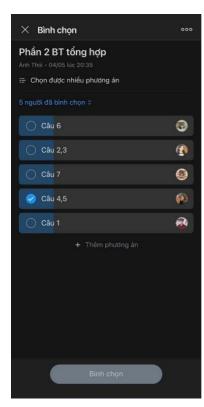
| MSSV | HỌ VÀ TÊN | CÔNG VIỆC ĐƯỢC PHÂN CÔNG | MỨC ĐỘ HOÀN THÀNH(%) |
|----------|------------------------|--|----------------------------|
| 23699051 | Nguyễn Tuấn Duy | Xây dựng và vẽ mô hình ER, BT câu 9, câu 10 và BT tổng hợp câu 6, ppt | 100% |
| 20016691 | Nguyễn Việt Khánh | Cài đặt CSDL - Tạo Database và Nhập Dữ liệu, BT câu 1, câu 2 và BT tổng hợp câu 1 | 100% |
| 23666431 | Nguyễn Trần Lan Phương | Đặt câu hỏi và trả lời 2 select, 2 update, 2 delete, BT câu 4, câu 5 và BT tổng hợp câu 7, ppt | 100% |
| 23686911 | Phạm Ngọc Ánh Thi | Đặt câu hỏi và trả lời 2 group by, 2 sub query, 2 câu bất kì, BT câu 6, câu 7, câu 8 và BT tổng hợp câu 4, câu 5, làm Word | 100% |
| 23678481 | Nguyễn Thị Phương Vân | Chuyển sang lược đồ quan hệ, BT câu 3, câu 11 và BT tổng hợp câu 2, câu 3 | 100% |

MINH CHÚNG LÀM VIỆC NHÓM









TRUY VÂN CÁ NHÂN

Thành viên 1: Nguyễn Tuấn Duy

Câu 1. Liệt kê danh sách độc giả đã mượn sách nhưng chưa trả (Ngày trả là NULL hoặc lớn hơn hiện tại): SELECT dg.SoThe, dg.Ten, ms.MaSach, ms.NgayMuon, ms.NgayTra

FROM DocGia dg

JOIN MuonTraSach ms ON dg.SoThe = ms.SoThe

WHERE ms.NgayTra IS NULL OR ms.NgayTra > GETDATE();

Câu 2. Tìm tên các tác giả có viết nhiều hơn 3 quyển sách SELECT tg.TenTG, COUNT(v.MaSach) AS SoLuongSach FROM TacGia tg
JOIN Viet v ON tg.MaTG = v.MaTG
GROUP BY tg.TenTG
HAVING COUNT(v.MaSach) > 3;

Câu 3. Liệt kê thông tin các tài liệu đã được xuất bản trong năm 2024: SELECT tl.MaTL, tl.TenTL, xb.KyXB, xb.NamXB, nxb.TenNXB FROM XuatBan xb JOIN TaiLieu tl ON xb.MaTL = tl.MaTL JOIN NXB nxb ON xb.MaNXB = nxb.MaNXB WHERE xb.NamXB = 2024;

Câu 4. Liệt kê tên sách và số lần sách đó được mượn: SELECT s.TuaDe, COUNT(ms.MaSach) AS SoLanMuon FROM MuonTraSach ms JOIN Sach s ON ms.MaSach = s.MaSach GROUP BY s.TuaDe;

Câu 5. Liệt kê tên độc giả đã từng mượn cả sách và báo/tạp chí: SELECT DISTINCT dg.SoThe, dg.Ten FROM DocGia dg
WHERE dg.SoThe IN (
SELECT SoThe FROM MuonTraSach
)
AND dg.SoThe IN (
SELECT SoThe FROM MuonTraBao
);

Thành viên 2: Nguyễn Việt Khánh

Câu 1. Danh sách các cuốn sách có tình trạng "rách" hoặc "mất trang" SELECT MaSach, STT, TuaDe, TinhTrang

FROM Sach

WHERE TinhTrang LIKE N'Rách%' OR TinhTrang LIKE N'Mất trang%';

Câu 2. Danh sách các tác giả có ít nhất 3 cuốn sách đã được xuất bản SELECT tg.TenTG, COUNT(DISTINCT s.MaSach) AS SoLuongSach FROM TacGia tg

JOIN Viet v ON tg.MaTG = v.MaTG

JOIN Sach s ON v.MaSach = s.MaSach

JOIN XuatBan xb ON xb.MaTL = s.MaTL

GROUP BY tg.TenTG

HAVING COUNT(DISTINCT s.MaSach) >= 3;

Câu 3. Danh sách các độc giả đã từng mượn báo tạp chí trong năm 2024 SELECT DISTINCT dg.SoThe, dg.Ten FROM MuonTraBao mtb

JOIN DocGia dg ON mtb.SoThe = dg.SoThe

WHERE YEAR(mtb.NgayMuon) = 2024;

Câu 4. Tổng số cuốn sách đang được mượn theo từng tựa để SELECT s.TuaDe, COUNT(*) AS SoLuongDangMuon

FROM MuonTraSach ms

JOIN Sach s ON ms.MaSach = s.MaSach

WHERE ms.NgayTra IS NULL

GROUP BY s.TuaDe;

Câu 5. Danh Sách các báo/ tạp chí còn tồn kho

SELECT btc.MaBaoTapChi, tl.TenTL, btc.STT, btc.SLCon

FROM BaoTapChi btc

JOIN TaiLieu tl ON btc.MaTL = tl.MaTL

WHERE btc.SLCon > 0;

Thành viên 3: Nguyễn Trần Lan Phương

Câu 1. Liệt kê tên các tưa đề sách có nhiều hơn 1 tác giả.

SELECT s.TuaDe

FROM Sach s

JOIN Viet v ON s.MaSach = v.MaSach

GROUP BY s.TuaDe

HAVING COUNT(DISTINCT v.MaTG) > 1;

Câu 2. Tìm tên độc giả mượn nhiều sách nhất

SELECT TOP 1 dg.Ten, COUNT(ms.MaSach) AS SoSachMuon

FROM DocGia dg

JOIN MuonTraSach ms ON dg.SoThe = ms.SoThe

GROUP BY dg.Ten

ORDER BY SoSachMuon DESC;

```
Câu 3. Liệt kê tên sách mà tất cả các độc giả đều đã mượn ít nhất một lần SELECT s.TuaDe
FROM Sach s
WHERE NOT EXISTS (
    SELECT 1
    FROM DocGia dg
    WHERE NOT EXISTS (
        SELECT 1
    FROM MuonTraSach ms
    WHERE ms.MaSach = s.MaSach AND ms.SoThe = dg.SoThe ) );
```

Câu 4. Cập nhật tình trạng mượn trong bảng MuonTraSach thành 'Lỗi nặng' khi tài liệu có năm xuất bản trước năm 2000, SLCon hiện tại < 2 và tình trạng là "Rách" hoặc "Mất".

ALTER TABLE MuonTraSach ADD TinhTrang NVARCHAR(100); -- Do cột TinhTrang chưa có ở MuonTraSach nên phải thêm

```
UPDATE ms
SET TinhTrang = 'Lỗi nặng'
FROM MuonTraSach ms
JOIN Sach s ON ms.MaSach = s.MaSach
JOIN XuatBan xb ON xb.MaTL = s.MaTL
WHERE xb.NamXB < 2000
AND s.SLCon < 2
AND (s.TinhTrang LIKE 'Rach%' OR s.TinhTrang LIKE 'Mat%');
```

Thành Viên 4: Phạm Ngọc Ánh Thi

Câu 1. Liệt kê tên độc giả, tựa đề sách họ đã từng mượn, và ngày mượn tương ứng, đảm bảo thông tin phản ánh đầy đủ các lần mượn đã phát sinh.

SELECT dg.Ten AS TenDocGia, s.TuaDe, ms.NgayMuon

FROM MuonTraSach ms

JOIN DocGia dg ON ms.SoThe = dg.SoThe

JOIN Sach s ON ms.MaSach = s.MaSach

ORDER BY dg.Ten, ms.NgayMuon;

Câu 2. Cập nhật nghề nghiệp thành "Bị Cảnh Cáo" cho những độc giả đã từng mượn sách nhưng chưa trả lại bất kỳ quyển nào.

```
UPDATE DocGia
SET NgheNghiep = N'Bị Cảnh Cáo'
WHERE SoThe IN (
SELECT SoThe
```

```
FROM MuonTraSach
  WHERE NgayTra IS NULL
);
Câu 3. Xóa các độc giả không có bất kỳ lượt mượn sách nào trong vòng 3 năm gần nhất
(tính từ ngày hiện tại).
DELETE FROM DocGia
WHERE SoThe NOT IN (
  SELECT DISTINCT SoThe
  FROM MuonTraSach
  WHERE NgayMuon >= DATEADD(YEAR, -3, GETDATE())
);
Câu 4. Liệt kê tên độc giả đã từng mượn tài liệu có giá cao nhất
SELECT DG.Ten
FROM DocGia DG
WHERE DG.SoThe IN (
 SELECT DISTINCT MTS.SoThe
FROM MuonTraSach MTS
JOIN Sach S ON MTS.MaSach = S.MaSach
 WHERE S.Gia = (SELECT MAX(Gia) FROM Sach)
);
Thành viên 5: Nguyễn Thị Phương Vân
Câu 1. Liệt kê thông tin các cuốn sách (STT Cuon, TinhTrang), tên sách, tên tác giả, và tên
thể loại mà độc giả có mã SoDG = 'DG001' đã mượn.
SELECT
  s.STT AS STT_Cuon,
  s.TinhTrang,
  s.TuaDe,
  tg.TenTG,
  tl.LoaiTL
FROM MuonTraSach ms
JOIN Sach s ON ms.MaSach = s.MaSach
JOIN Viet v ON s.MaSach = v.MaSach
JOIN TacGia tg ON v.MaTG = tg.MaTG
JOIN TaiLieu tl ON s.MaTL = tl.MaTL
WHERE ms.SoThe = 'DG001';
Câu 2. Cập nhật tình trạng sách MaSach = 'S001' và STT Cuon = 3 thành 'Đang mượn'.
UPDATE Sach
SET TinhTrang = 'Dang muon'
WHERE MaSach = 'S001' AND STT = 3;
Câu 3. Xóa thông tin độc giả có mã SoDG = 'DG999' khỏi hệ thống.
```

DELETE FROM DocGia WHERE SoThe = 'DG999';

Câu 4. Đếm số lượng đầu sách theo từng thể loại tài liệu. SELECT tl.LoaiTL, COUNT(DISTINCT s.TuaDe) AS SoLuongDauSach FROM Sach s JOIN TaiLieu tl ON s.MaTL = tl.MaTL GROUP BY tl.LoaiTL;

Câu 5. Tìm tên độc giả đã mượn sách nhiều lần nhất. SELECT TOP 1 dg.Ten, COUNT(*) AS SoLanMuon FROM MuonTraSach ms
JOIN DocGia dg ON ms.SoThe = dg.SoThe
GROUP BY dg.Ten
ORDER BY SoLanMuon DESC;